PAT-NO: JP02000149451A **DOCUMENT-IDENTIFIER:** JP 2000149451 A

TITLE: OPTICAL DISK DRIVING DEVICE

PUBN-DATE: May 30, 2000

INVENTOR-INFORMATION:

NAME COUNTRY

YOSHIMOTO, KYOSUKE N/A

M, C RAO N/A

OHATA, HIROYUKI N/A

NAKANE, KAZUHIKO N/A

FURUKAWA, TERUO N/A

KONDO, JUNICHI N/A

OTOTAKE, MASABUMI N/A

ASSIGNEE-INFORMATION:

NAME COUNTRY

MITSUBISHI ELECTRIC CORP N/A

APPL-NO: JP200000133

APPL-DATE: September 24, 1993

PRIORITY- 04265893 (October 5, 1992) , 04272673 (October 12,

DATA: 1992) , 04325319 (December 4, 1992)

INT-CL (IPC): G11B020/12 , G11B007/007

ABSTRACT:

PROBLEM TO BE SOLVED: To make simply and quickly obtainable the physical position of a target sector by finding the logical track address and the sector address corresponding to a linear logical address with an integer operation.

SOLUTION: Each physical track 9 corresponds to one rotation of an optical disk 2 and the track is divided into plural pieces of sectors 8. Plural lines of the physical tracks 9 are collected to form zones 10. Recording density is made to be roughly constant by rotatingly driving the disk 2 at a constant angular velocity while changing over clock frequencies in accordance with zones. A logical track is constituted of plural pieces of sectors 8. Since track addresses and sector addresses written in header parts correspond to linear

addresses from a host device as they are, a logical track address and a logical sector address can be found from integer quotients and a remainder in the division of (a linear logical address)/(the number of sectors per one logical track). Thus, a table for an address conversion is unnecessitated.

COPYRIGHT: (C) 2000, JPO

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-149451 (P2000-149451A)

(43)公開日 平成12年5月30日(2000.5.30)

(51) Int.Cl.7

識別記号

FΙ

テーマコート*(参考)

G11B 20/12 7/007 G11B 20/12 7/007

> 審査請求 有 請求項の数1 OL (全 18 頁)

(21)出願番号

特願2000-133(P2000-133)

(62)分割の表示

特願平5-238354の分割

(22)出願日

平成5年9月24日(1993.9.24)

(31) 優先権主張番号 特願平4-265893

(32)優先日

平成4年10月5日(1992.10.5)

(33)優先権主張国

日本(JP)

(31) 優先権主張番号 特願平4-272673

(32)優先日

平成4年10月12日(1992, 10.12)

(33)優先権主張国

日本(JP) (31)優先権主張番号 特願平4-325319

(32)優先日

平成4年12月4日(1992.12.4)

(33)優先権主張国

日本(JP)

(71)出顧人 000006013

三菱電機株式会社

東京都千代田区丸の内二丁目2番3号

(72)発明者 吉本 恭輔

京都府長岡京市馬場図所1番地 三菱電機

株式会社映像システム開発研究所内

(72)発明者 エム・シー・ラオ

岡山県倉敷市昭和2丁目4番10号 プラザ

デオデッサ 1002号

(74)代理人 100083840

弁理士 前田 実

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 光ディスク駆動装置

(57)【要約】

【目的】 光ディスクのクロストークを抑制し、欠陥処 理を容易にする。異なるタイプの記録領域の混在を容易 にする。

【構成】 本発明の光ディスク(2)においては、記録 領域内に設けられ、それぞれ一回転分に相当する物理ト ラック(9)を有し、該記録領域が複数のゾーン(#0 ~#30)に分割され、各ゾーンは互いに隣接する複数 の物理トラックから成り、記録の単位であるセクタが1 物理トラック中に整数個配置され、外側のゾーンほど記 録角密度が高くされ、これにより記録線密度はすべての ゾーンでほぼ一定さとれ、所定数のセクタにより、物理 トラックに依らず、論理トラックが構成されている。

ZN	S/R	PT/Z	S/Z	ES/Z	LT/G	∆LT.⁄G	S/G	ES/G	DES
0	59	741	43719	43719	2672	47	48724	43724	5
1	58	740	42920	88839	2525	44	42925	86849	10
2	57	740	42180	128819	2481	43	42177	128826	7
3	56	740	41440	170259	2438	44	41446	170272	13
4	55	740	40700	210959	2394	43	40698	210970	11
5	54	740	39960	250919	2551	44	39967	250937	18
6	53	740	39220	290139	2307	43	39219	290156	17
7	52	740	38430	328619	2284	44	38488	329644	25
8	61	740	87740	366359	2220	44	37740	366884	25
9	50	740	97000	403359	2176	43	36992	403376	17
10	49	740	36260	439619	2133	44	36261	439637	18
ü	48	740	35520	475139	2089	43	35513	475150	п
12	47	740	34780	509919	2046	44	34782	509932	13
18	46	740	34040	543959	2002	43	34034	543966	7
14	45	740	33300	577259	1959	44	33303	577269	10
15	44	740	32560	609819	1915	43	32565	609824	5
16	43	740	31820	641839	1872	44	31824	641648	9
17	42	740	\$1080	672719	1828	43	31076	672724	5
18	41	740	80340	703059	1786	44	30345	703069	10
19	40	740	29600	732650	1741	43	29597	732666	7
20	39	740	28860	761519	1698	44	28866	761532	13
21	38	740	28120	789639	1654	48	28118	789650	11
22	37	740	27380	817019	1611	44	27387	817037	18
23	36	740	25840	843659	1567	43	28639	843676	17
24	35	740	25900	809559	1524	44	25908	869584	25
35	84	740	25160	89471,9	1480	44	25160	894744	25
88	33	740	24420	919139	1436	43	24412	919156	17
27	82	740	23680	942819	1393	44	23681	942837	18
88	81	740	22940	986758	1349	43	22933	965770	11
23	50	740	22200	987959	1,386	42	22202	987972	13
30	29	741	21489	1009448	L264		21488	1009460	12

04/30/2004, EAST Version: 1.4.1

【特許請求の範囲】

【請求項1】記録領域内に設けられ、それぞれ一回転分に相当する物理トラックを有し、該記録領域が1または2以上の円周状の境界線によって複数のゾーンに分割され、各ゾーンは互いに隣接する複数の物理トラックからなる光ディスクにおいて、

記録の単位であるセクタが 1 物理トラック中に整数個配置され、

外側のゾーンほど記録角密度が高くされ、これにより記録線密度はすべてのゾーンでほぼ一定とされ、

上記光ディスクの全ての記録領域が、一定数のセクタからなる論理トラックで構成されており、各セクタのヘッダ領域に記録されたトラックアドレスを指定することにより各セクタが上記論理トラックのいずれに属するものか特定できる光ディスクの駆動装置において、

リニアな論理アドレス番号を論理トラック当たりのセクタ数で割ったときの整数商および剰余を求めることにより、該リニアな論理アドレス番号に対応した論理トラックアドレスおよびセクタアドレスを求める手段を有する光ディスク駆動装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、角速度一定で回転駆動されてデータの読み書きが行なわれる光ディスクに関し、特に記録面が複数のゾーンに分割され、より外側のゾーンにおいてより高い周波数のクロックを用いて書き込み読み出しを行なうことにより、記録線密度がディスクの内周側と外周側とでほぼ一定となるようにした光ディスクに関する。

【0002】本発明はまた、ゾーン毎に異なる種類の記 30 みであった。 録媒体として用いることができ、また各ゾーンの媒体の 【0009】 種類の設定を変更し得る光ディスクに関する。 ためになされ

【0003】本発明はさらに、上記のような光ディスクの書込みおよび読出しに用いる駆動装置および光ディスクの書き込み読み出し方法に関する。

[0004]

【従来の技術】従来のこの種の光ディスクとして、ECMA/TC31/92/36に提案されたフォーマットを持つ片面1GBの光ディスクがある。この提案によれば、光ディスクの記録面がその径方向位置によって、即ち1または2以上の円周状の境界線によって複数のゾーンに均等に、即ち、各ゾーン内の物理トラックの数が同じになるように、分割されている。ゾーンの数は、セクタサイズに依って異なるが、例えば、512バイト/セクタなら30のゾーンに分割される。

【0005】各物理トラックは整数個のセクタを有する。各ゾーン内においては、各トラック内のセクタの数は同じである。より外側のゾーン程、各トラック内のセクタの数は多い。

【0006】また、光ディスクには、書き込みの可否、その態様に応じて、何度でも書き込みが可能なR/Wタイプ、一度だけ書き込みが可能なWOタイプ、ディスク生産時に予めデータが書き込んであり、その後は書き込みができないO-ROMタイプとがある。

[0007]

【発明が解決しようとする課題】従来の光ディスクで は、ゾーンごとに1トラックのセクタ数が異なるため、 例えばSCSI機器として、上位の装置からリニアな 10 (連続した整数の)論理アドレスを与えられた場合、目 的のセクタの物理的位置を割出すアルゴリズムが複雑に なる。また、各ゾーンの最も外側または最も内側の物理 トラック内のセクタのデータ部は、隣接するゾーンの最 も内側または最も外側の物理トラックのセクタのヘッダ 部に隣接することがあり、この結果、該ヘッダ部からの クロストークの影響が大となることがあると言う問題が あった。これは、データ部の情報は光磁気的に書き込ま れているのに対し、ヘッダ部の情報はピットの形態で書 き込まれており、ヘッダ部のデータの方が変調度が大き 20 いからである。なお、各ゾーンの内部では、ヘッダ部同 士が隣接し、またデータ部同士が隣接しており、ヘッダ 部とデータ部が隣接することがないため、このようなク ロストークの問題は少ない。

【0008】また、上記のように、光ディスクには、R/Wタイプ、WOタイプ、O-ROMタイプとがあるが、これらを同一のディスクに混在させて、光ディスクの用途を広げることが望まれる。しかるに従来、一枚のディスク上にR/Wタイプのメモリ領域とO-ROMタイプのメモリ領域とを備えたP-ROMタイプがあるの

【0009】本発明は、上記のような問題点を解消するためになされたもので、外部から与えられたアドレスに応じて、ディスク上の目的セクタの物理的位置を簡単にかつ迅速に求めることができる光ディスクを提供することを目的とする。

【0010】本発明の他の目的は、隣接するゾーンの境界近くに位置するトラックのクロストークによる再生信号の誤りや外乱をなくすことにある。

を持つ片面1GBの光ディスクがある。この提案によれ 【0011】本発明の他の目的は、1枚の光ディスク ば、光ディスクの記録面がその径方向位置によって、即 40 に、異なるタイプの記録領域の混在させ、その用途を広ち1または2以上の円周状の境界線によって複数のゾー げることにある。

【0012】本発明の他の目的は、上記のような光ディスクの駆動に用いる駆動装置および光ディスクの書き込み読み出し方法を提供することにある。

[0013]

【課題を解決するための手段】本発明の光ディスク駆動 装置は、記録領域内に設けられ、それぞれ一回転分に相 当する物理トラックを有し、該記録領域が1または2以 上の円周状の境界線によって複数のゾーンに分割され、

50 各ゾーンは互いに隣接する複数の物理トラックからなる

光ディスクにおいて、記録の単位であるセクタが1物理トラック中に整数個配置され、外側のゾーンほど記録角密度が高くされ、これにより記録線密度はすべてのゾーンでほぼ一定とされ、上記光ディスクの全ての記録領域が、一定数のセクタからなる論理トラックで構成されており、各セクタのヘッダ領域に記録されたトラックアドレスを指定することにより各セクタが上記論理トラックのいずれに属するものか特定できる光ディスクの駆動装置において、リニアな論理アドレス番号を論理トラック当たりのセクタ数で割ったときの整数商および剰余を求りることにより、該リニアな論理アドレス番号に対応した論理トラックアドレスおよびセクタアドレスを求める手段を有する。

[0014]

【作用】本発明の光ディスク駆動装置は、リニアな論理 アドレス番号を論理トラック当たりのセクタ数で割った ときの整数商および剰余を求めることにより、該リニア な論理アドレスに対応した論理トラックアドレスおよび セクタアドレスを求めることとしているので、上位装置 から供給されたリニアな論理アドレスから論理トラック およびセクタアドレスへの変換を、テーブルを参照する ことなく、簡単な整数演算で行なうことができる。従っ て、駆動装置の構成または上記変換を行なうためのソフ トウエアが簡単なものでよい。

[0015]

【実施例】実施例1

まず、本発明の実施例1の光ディスクを図1ないし図5を参照して説明する。図1及び図3は本発明の実施例1の光ディスクの構成を示す図である。案内溝1は、光ディスク2上にあらかじめスパイラル状に形成されている。光スポット3は、図示しない光学系で、図示しない光源からの光を集束させて、案内溝1の間のランド部12を照射する。ヘッダ部4は、セクタアドレス5及びトラックアドレス6を含んでいる。ヘッダ部4は、ランド部12にエンボスないしスタンピングにより形成されたピットからなり、ディスクの生産時に形成される。即ち、プリフォーマットされている。これに対し、データ部7はデータが光磁気的に書込まれ、読み出されるものである。ピットの形態で書込まれたヘッダ部4の情報とデータ部7のデータとは同一の光ビームにより読取られ40る。ヘッダ部4とデータ部7でセクタ8を構成している。

に、31ゾーン (ゾーン#0から#30まで) に分けられている。最外側のゾーン#0と最内側のゾーン#30は741本の物理トラックで構成され、他のゾーンは740本の物理トラックで構成されている。最外周のゾーン10aのセクタ数が最も多く、内周側のゾーンほどセクタが少ない。隣接するゾーン間で物理トラック当たりのセクタ数の差は1以上であり、図示の例では1である。

【0017】使用に際し、書き込み/読み出しヘッドが ディスクのどのゾーンをアクセスしているかに拘らず、 ディスクは定角速度で回転駆動される。

【0018】ディスクの記録領域(ユーザー領域)の全体で記録線密度をほぼ一定とするため、どのゾーンにデータを記録するかに応じて、記録に用いられるクロックの周波数が変更ないし切換えられ、より外側のゾーンでより高い周波数が用いられる。

【0019】読み出しの際、書き込み/読み出しヘッドが一つのゾーンから他のゾーンに移るとき、クロックの 周波数が切換えられる。

20 【0020】ゾーン10bの最も内側のトラック11b 及びゾーン10cの最も外側のトラック11cは、図4 に示すように、1物理トラックを構成するセクタ数が異 なるためトラック11bのトラックへッダ部4-1とト ラック11cのデータ部7-2の一部、トラック11c のヘッダ部4-2とトラック11bのデータ部7-1の 一部が隣接している。

【0021】以上のような物理的な構造に、各々整数個のセクタで論理トラックを構成し、各々整数個の論理トラックで回転グループを構成する。図示の例では、各論30 理トラックは17セクタで構成される。各セクタは1024バイトの長さを有する。各回転グループは各ゾーンに対応し、各回転グループの外周側縁部及び内周側縁部は、それぞれ対応するゾーンの外周側縁部及び内周側縁部に略一致する。以下、各ゾーンと回転グループの対応関係、各ゾーン内の物理トラック数と各回転グループ内の論理トラック数との関係などを図5を参照して説明する。図5で、各欄の上部の記号は各々以下のような意味を持つ。

【0022】ZN: ゾーン番号

) S/R: 1回転(1物理トラック)当たりのセクタ数

PT/Z: 該当ゾーンの物理トラック数

S/Z: 該当ゾーンのセクタ数: $S/R \times PT/Z$ $\Sigma S/Z$: 各ゾーンのセクタ数 (S/Z) の累計

LT/G: 該当回転グループの論理トラック数

△LT/G: 隣接する回転グループ間の論理トラック数(LT/G)の差

数(ロ1)の定

S/G: 該当回転グループのセクタ数: LT/G×1

 $\Sigma S/G$: 各回転グループのセクタ数 (S/G) の累

DΣS: 各ゾーンのセクタ数の累計と各回転グループ のセクタ数の累計の差: $\Sigma S/G - \Sigma S/Z$

複数の論理トラックが集って、1回転グループを構成す る。各回転グループは、各ゾーンに対応する。各回転グ ループに属するセクタの数が対応するゾーンに属するセ クタの数にほぼ等しくなるように、各回転グループを構 成する論理トラックの数が定められる。この結果、各回 転グループの始点および終点(ΣS/Gの値で表わされ る)は対応するゾーンの始点、終点(ΣS/Zの値で表わ される)と必ずしも一致せず、数セクタのずれが生じ る。最初の回転グループの始端と最初のゾーンの始端と は一致している。図5の累計の差(右端の欄:DΣSの 値で表わされ)は上記の始点、終点のずれを表わし、各 回転グループの最後の部分のセクタであって、対応する ゾーンではなく、その次のゾーン内に位置するものの数 を示す。最後の回転グループのセクタのうち、最後のゾ ーンからはみ出すもの(図示の例では12セクタ)は記 録面の予備の領域(最も内側のゾーンの内側に設けられ ている)内に形成される。

クにおいては、ディスクのヘッダ部に書き込まれたトラ ックアドレスおよびセクタアドレスがそのまま、上位装 置からのリニアな(一次元の連続した整数で表わされ る) 論理アドレスに対応するので、簡単な整数演算で実 際のセクタアドレスやトラックアドレスが計算できると いう利点がある。また、ゾーンが異なれば、1回転のセ クタ数が異なるが、1論理トラック当たりのセクタ数が 一定(図5に示す例ではどの回転グループでも「1 7」)であるので、上記の計算においてそれを考慮しな いで済むという利点がある。

【0024】さらに、セクタのディスク上の物理的位置 を示す物理トラックアドレス及びセクタアドレスも、論 理トラックアドレスおよびセクタアドレスから、簡単な 計算で求めることができる。

【0025】実施例2

次に、図6および図7を参照して、実施例2の光ディス クについて説明する。図6は、実施例2の光ディスクの 一部を示す概念図、図7は実施例2の論理的トラック構 造を示す表である。図6に示すように、隣り合うゾーン の境界13の近傍においては、各ゾーンの少なくとも一 40 本の物理トラック14、15がガードトラックとして指 定され、ここにはユーザによるデータが記録が行なわれ ない。また、各ゾーンのうちの少なくとも一方の物理ト ラック16がテストトラックとして指定され、ここにも ユーザによるデータの記録が行なわれない。図示の例で は、各ゾーンの最も内側の物理トラック14がガードト ラックとして指定され、各ゾーンの最も外側の物理トラ ック16が、テストトラックとして指定され、各ゾーン の外側から2番目の物理トラック15がガードトラック として指定されている。

【0026】ガードトラック14、15はゾーンの境界 付近におけるクロストークを避けるためのものである。 ガードトラックには、データを記録するトラックとは独 立したアドレス(トラックアドレスおよびセクタアドレ ス) が与えられる。ガードトラックのアドレスは、デー タの記録に用いられるセクタに与えられるアドレスの範 囲外のものである。この結果、データの記録および読み 出しの際に、ガードトラックがアクセスされることがな い。このように、ガードトラックはデータの記録には用 10 いられない。

【0027】テストトラック16は、記録パワーの調整 に用いられるものであり、例えば駆動装置の電源が投入 されたときに、記録パワーを変えながら、テストトラッ クにテストデータを記録して再生し、各記録パワーにお ける誤り率を検出することにより最適の記録パワーを求 める。

【0028】図示のように、テストトラック16とし て、ガードトラック14、15の間のトラックを指定す ると、仮に過大なパワーでテストデータの記録が行なわ 【0023】このように論理トラックを配置したディス 20 れても、通常のデータの記録に用いられるトラックは影 響を受けないと言う利点がある。しかし、他の物理トラ ックをテストトラックと指定することも可能である。 【0029】テストトラックにも、データ記録用のセク タとは独立にアドレスが与えられる。テストトラックの アドレスは、データの記録に用いられるセクタに与えら

れるアドレスの範囲外のものである。この結果、データ

の記録および読み出しの際に、テストラックがアクセス

されることがない。このように、テストトラックはデー

タの記録には用いられない。 30 【0030】ガードトラックおよびテストトラック以外 のトラックをデータ記録用のトラックとし、17セクタ を1論理トラックとして、論理トラックを構成する。こ の時隣接する回転グループ相互間で、論理トラック本数 が一定の値、図示の例では43本、の差がつくように論 理トラック本数を決定する。こうすれば、論理トラック 本数が簡単な整数演算で計算できるため、テーブルなど

による管理が不要である。

【0031】図7は、実施例2の論理トラック構造を示 す。この論理的トラック構造は図5のものと概して同じ である。しかし、ゾーン#0と#30が他のゾーン#1 ~#29と同一の740物理トラックからなっている。 【0032】図7において、各欄の上部の記号のうち図 5と同じものは図5と同じ意味を持つ。G+Tは各ゾー ンのガードトラックおよびテストトラックのセクタ数を 表わす。

【0033】本実施例2は、上記の実施例1に対し、以 下の点で優れている。すなわち、実施例1では、各回転 グループの最後の論理トラックの後端が対応するゾーン の後端と一致せず、幾分はみ出しており、そのはみ出す 50 セクタ数も図5でもわかるように一定ではない。この場 合、クロックの切り替わりを論理トラック内で制御する 必要がある。従って、交代処理(欠陥のあるセクタの代 りに同じ回転グループ内の予備のセクタにアクセスする ための処理)と実際の物理的な配置による制御(クロッ クの切換え等) の二重の管理をしなくてはならないない という欠点がある。また、ゾーンの境界付近で、隣接す る物理トラック相互間でクロストークが発生するおそれ があるという問題がある。さらに、各回転グループ用の テストトラックもなく、十分な記録パワーの調整ができ ない。また、各回転グループの論理トラック数の間に規 10 則性がなく、各回転グループ内の論理トラック数を記憶 したテーブルを備え、アクセス時にこのテーブルを参照 して論理アドレスから物理アドレスへの変換を行なう必 要がある。

【0034】図7に示す実施例2の論理トラック構造 は、上記のような実施例1での問題点を解決するもので あり、各回転グループの論理トラックが対応するゾーン からはみ出すことがない。また、ガードトラックを設け たことにより、ゾーンの境界付近でのクロストークをな くすことができる。さらにテストトラックを設けたの で、記録パワーの調整にこれを利用することができる。 さらに、隣り合う回転グループのトラック数相互間の差 が一定であり、論理アドレスから物理アドレスへの変換 を簡単な演算で行なうことができ、変換のためのテーブ ルを設ける必要がない。

【0035】実施例3

以下、図8を参照して実施例3について説明する。実施 例3は、概して実施例2と同一であるが、以下の点で異

【0036】実施例2の論理トラックのフォーマットに 30 は、各回転グループ内で規定の論理トラックを確保した 余りのセクタ(記録には用いられない)の数が一定では ない。このため物理的な位置を計算する際に、この余り のセクタ数を、テーブルに記憶しておく必要があるとい う問題点がある。

【0037】図8に実施例2での問題点を解決する論理 トラック構造を示す。各欄の上部の記号のうち図5およ び図7と同じものは同じ意味を持つ。DUMは、各ゾー ン内で、論理トラックを確保した残りのセクタ数、△D UMは、隣接するゾーン間での、この残りのセクタ数D 40 UMの差である。また、RESは、DUMとG+Tの和 である。

【0038】図8において、論理トラック数LT/Gが 隣接する回転グループ相互間で所定数、例えば43異な るようにした上で、さらに3物理トラックのガードトラ ックとテストトラックを確保し、残ったセクタ数DUM が、隣接する回転グループ相互間で所定数、図示の例で は6、異なるようにした。このようにすれば、物理的な 位置を計算する際に、この余りのセクタ数DUMの差が

も、一定の定数として計算式に組込めばよく、計算が簡 単である。

【0039】実施例4

以下、図9および図10を参照して、実施例4について 説明する。この実施例は、実施例2と1回転グループあ たりの物理トラック数と、ディスク全体の回転グループ 数が異なることを除いて同一である。

【0040】実施例3の論理トラックのフォーマット は、実施例1及び実施例2の問題点を解決し、論理トラ ック確保後の残りのセクタ数は正数であることから、論 理トラックがゾーンの境界をまたぐこともない。また、 論理アドレスから、実際の物理的な位置を計算する際 は、テーブルによらず整数演算で計算することが可能と なる。しかし、残りのセクタが常にデータの記録をしな い無駄なセクタとして存在することになり、ディスクの 容量を十分に活用していないという問題点がある。 図9 及び図10に実施例3での問題点を解決する論理トラッ ク構造を示す。図9が1024バイト/セクタ、図10 が512バイト/セクタの場合である。図9及び図10 20 において、各ゾーンあたりの全セクタ数が、丁度論理ト ラックを整数本分に相当し、かつ、論理トラック本数が 隣合うゾーン相互間の論理トラック数の差が一定(図9 の場合には、176、図10の場合には54)となるよ うに、配置されている。

【0041】なお、図示の例では、ガードトラック及び テストトラックを設けていないが、実施例3と同様に確 保することも可能である。

【0042】実施例5

以下、図11および図12を参照して、実施例5につい て説明する。この実施例では、1セクタは1024バイ トから成る。ディスクの構成は、図1~図3に示すもの と概して同じであるが、各セクタのヘッダ部が図1のも のとは異なる。即ち、図11に示すように、二つのアド レス部4 a および4 b を有する。アドレス部4 a および 4 bの各々は、トラックアドレス部6、セクタアドレス 部5および I D部21を有する。二つのアドレス部4a および4 bのトラックアドレス部6およびセクタアドレ ス部5には同じアドレスが書き込まれている。このアド レスはそのセクタのアドレスを表わす。同じアドレスが 二重に書き込んであるのは、信頼度を増すためである。 ID部21は一番目のアドレス部4aと二番目のアドレ ス部4bのアドレスを識別するためのもので、例えば、 アドレス部4aのID部21には「O」が、アドレス部 4 bの I D部 2 1 には「1」が書き込んである。 【0043】図12は論理トラックの配置を示す。この 図において、各欄の上部の記号のうち、図5、図7およ び図8と同じものは同じ意味を持つ。S/LTは論理ト ラック一本当たりのセクタ数を表わす。図示のトラック の配置は概して図5のものと同じであるが、以下の点で 一定であるので、これをテーブルに記憶して置かなくと 50 異なる。まず、ゾーンの数が図5のごとく31ではな

く、30である。そして、各ゾーンは752本の物理ト ラックを有する。さらに、各論理トラックは2の4乗即 ち16個のセクタを有する。

【0044】図11に示すように、トラックアドレス6 は、16ビットで構成され、0から22560までの値 を示すのに用いられている。セクタアドレス5は、4ビ ットで構成され、0から15までの値を示すのに用いら れている。

【0045】以上のように、上記実施例では、トラック アドレスを16ビットに設定したため、トラックアドレ 10 理トラックの物理的位置を計算する(106)。次に、 スの計算が容易である。

【0046】実施例6

次に図13および図14を参照して、実施例6を説明す る。この実施例でも、1セクタは1024バイトから成 る。この実施例では、図13に示すように、ゾーン0か ら29まで各々768本の物理トラック10から構成さ れており、その中に、128セクタで1論理トラックを 構成する。また、アドレスは2重書きとする。 図14に その場合のヘッダ部4a、4bのフォーマットを示す。 トラックアドレス6は、16ビットで構成され、0から 23040までの値を表わすのに用いられ、セクタアド レス5は、7ビットで構成され、0から127までの値 を表わすのに用いられている。 IDアドレス7は「〇」 または「1」をとる。

【0047】このような論理トラックの配置は、ディス クから読み出したトラックアドレスとセクタアドレスが そのまま、上位装置からのリニアな論理アドレスに対応 して、簡単な整数演算で実際のトラックアドレスおよび セクタアドレスが計算できるという利点がある。また、 実際の1回転のセクタ数(1物理トラックのセクタ数) が異なっても、それを考慮しないで済むという利点があ る。なお、図11及び図14に示す例では、アドレスが 2重書きされているが、2回以外であっても、2のm乗 (mは整数)回多重に記録することとしても良い。この 場合、IDは、何回目のアドレスであるかを示すものと する。

【0048】実施例7

次に、図15および図16を参照して、上記のような光 ディスクを駆動装置にローディングして、目的セクタを アクセスする際の動作を説明する。図15は、光ディス 40 ク2の書き込み、読み出しに用いられる光ディスク駆動 装置31と上位装置32とを示す。光ディスク2は実際 には、光ディスク駆動装置31内にローディングされる が、便宜上光ディスク駆動装置31の外に図示してあ る。光ディスク駆動装置31は上位装置32から、光デ ィスク2に対する書き込み、読み出しの指令を書き込 み、読み出しを行なうべきアドレスとともに受取る。こ のアドレスはリニアなものである。

【0049】以下、このような指令を受けた駆動装置 が、与えられたアドレスに基づいて対応するセクタが属 50 号の算出 (ゾーンの特定)を以下の関係式を用いて行な

するトラックをシークする動作を説明する。書き込みお よび読み出しの動作自体は周知であるので省略する。 【0050】図16は、上記のようなシークのための動 作を示す。まず、駆動装置31は、ディスク2上の、へ ッダ部の現在位置(現に書き込み/読み出しヘッドが対 向している位置)の論理トラックのアドレスを読み込む (102)。次に、この読み込まれた論理トラックのア ドレスから、その論理トラックが属するゾーンの番号を

計算する(104)。次に、アドレスが読み込まれた論 上位装置32からのリニアな論理アドレスを論理トラッ クアドレスに変換する(108)。次に、目的論理トラ ックアドレスのゾーン番号を計算する(110)。次 に、目的セクタの物理的位置を計算する(112)。次 にゾーン番号を考慮して、現在位置と目的位置との間の 物理トラック数を計算する(114)。求められた物理 トラック数を利用してシーク動作を開始する(11 6)。以上の動作を目的トラックに達するまで繰返す

【0051】目的トラックに達したら、各セクタのヘッ ダ部のアドレスを読み取って、目的のセクタを探す。 【0052】先に述べた実施例の光ディスクを用いる と、以上のようなシーク動作において、下記のような利 点がある。例えば、光ディスクが実施例1、2、3の光 ディスクである場合には、ステップ108における変換 が簡単な計算によって行ない得る。即ち、論理トラック アドレスAtおよび論理セクタアドレスAsは割算にお ける整商、剰余として求められる。即ち、 $A_L/(S/LT)$

(118).

30 ここで、S/LTは論理トラック当たりのセクタ数、A Lは上位装置からのリニアな論理アドレスである。従っ て、アドレスの変換のためのテーブルが不要であり、装 置の構成あるいはシークのためのソフトウエアに簡単と なる。

【0053】また、実施例2の光ディスクを用いた場合

には、ステップ104および110におけるゾーン番号 の算出 (ゾーンの特定) が以下の関係式を用いて行ない うる。即ち、与えられたAtに対して $1.7 \times (ZN+1) \times \{LT/GZ_{N=0} + (LT/GZ)\}$ N=0 $-\Delta LT/G\times ZN) \}/2>17 \times At +$ (テーブルに記憶されている残りのセクタ数) を満足する最小のZNが求めるゾーン番号になる。ここ でLT/GZͷ=0 はゾーン#O内の論理トラックの数で ある。従って、テーブルには、比較的小さな数値であ る、残りセクタ数を記憶させれば良い。従って、装置の

【0054】さらに、実施例4の光ディスクを用いた場 合には、ステップ104および110におけるゾーン番

構成あるいはシークのためのソフトウエアが簡単とな

い得る。即ち、与えられたAtに対して $1.7 \times (ZN+1) \times \{LT/GZ_{N=0} + (LT/GZ_{N=0})\}$ N=0 $-\Delta LT/G\times ZN) \}/2>17 <math>\times$ At を満足する最小のZNが求めるゾーン番号になる。従っ て、残りセクタ数を用いての修正が不要である。従っ て、ステップ104やステップ110あるいはシークの ためのソフトウエアが簡単となる。

【0055】実施例8

次に図17および図18を参照して、本発明の実施例8 トラックを有する光ディスクに書き込みを行なうに先立 ち、書き込みに使うレーザービームのパワーの調整を行 なうためのものである。このようなパワーの調整の機能 は、図15に示した光ディスク駆動装置に設けられる。 図17は、そのような機能を持つ光ディスク駆動装置3 1の機能を示すブロック図である。図示のように、この 光ディスク駆動装置31は、CPU、ROMおよびRA Mを備えた制御回路33と、記録回路34と、レーザ制 御回路35と、半導体レーザを内蔵した書き込み/読み 出しヘッド36と、再生回路37と、再生品質評価回路 20 38とを備えている。制御回路33は、上位装置32か らの指令を受取って、パワー調整の実施のための制御信 号を装置31内の各部に送る。このとき、書き込みに用 いるレーザのパワーの初期値を出力する。記録回路34 は、制御回路33からの制御信号に基づきテストデータ の記録を行なう。即ち、所定の内容のデータを提供す る。レーザ制御回路35は、記録回路34から供給され たデータを変調して書き込み/読み出しヘッドに送る。 この際、半導体レーザのパワーを制御回路33からの出 力された初期値に設定する。書き込み/読み出しヘッド 30 が不要である。 36は、与えられたデータを設定されたパワーで記録す る。そして、記録したデータを読み取る。再生回路37 は、書き込み/読み出しヘッド36で読み取られたデー タを復調する。再生品質評価回路38は、再生回路37 からのデータが記録回路34から与えられたデータに対 しどの程度の忠実であるか、即ち誤り率がどの程度であ るかを計算し、これにより再生品質を評価する。この評 価結果に基づき、制御回路33は、パワーの設定値を変 更する。これを繰返してパワーの最適値を求める。

繰返して、パワーの最適値を求める過程を示す。まず、 パワーを初期値に設定して(202)、書き込みを行な う(204)。次に書き込んだデータを再生する(20 6)。そして、品質を評価する(208)。品質が良け れば終了する。良くなければ、パワーが大き過ぎるどう かの判断をする(210)。大き過ぎる場合にはパワー の設定値を下げる(212)。逆に小さ過ぎる場合には パワーの設定値を上げる(214)。そして、ステップ 204に戻る。以上の動作を、再生品質が良好となるま で繰返す。

【0057】実施例9

次に、図19を参照して、実施例9の光ディスクを説明 する。この実施例のディスクの構造は、実施例1のディ スクと概して同じである。しかし、以下に詳しく説明す るように、ゾーンごとに異なるタイプの記録領域として 設定可能である点で異なる。

【0058】図19に示すような論理トラック構造を配 置する。図19は1024バイト/セクタで17セクタ /論理トラックの場合である。各欄の上部の記号のう を説明する。この実施例は、実施例2で説明したテスト 10 ち、図5、図7、図8および図12と同じものは同じ意 味を持つ。FLTは各ゾーンの最初の論理トラックのア ドレスである。LTは各ゾーンのうち、データ論理トラ ック、予備トラックまたはパリティトラックのトラック 番号を示す。TESTは各ゾーン内のテストトラックの トラック番号を示す。PARは各ゾーン内のパリティト ラックの数を示す。パリティトラックは対応するゾーン がO-ROM (fully embossed) に設定された時にパリ ティシンボルを記録するために用いられる。

> 【0059】図19に示すように、記録領域は、ゾーン 番号で0から29までの30ゾーンに分けられおり、各 ゾーンは748本の物理トラックからなっている。各ゾ ーンの論理トラック数は各ゾーンのセクタ数を17で除 することにより得られる。パリティトラックは、各ゾー ン内の所定の位置に設けられ、パリティトラック数はゾ ーン番号の増加にともない144から86まで順に2ず つ減少するよう設定される。この結果、各ゾーンのパリ ティトラックアドレスを求める際に、パリティトラック 数を所定数(2)ずつ減少させればよく、簡単な整数計 算で算出する事ができ、アドレスを記憶したテーブル等

> 【0060】図20は1024バイト/セクタの本発明 実施例9のディスク構造管理表の説明図である。ディス ク構造管理表は欠陥管理領域(ユーザーゾーンの先頭の 部分:最初のゾーンの先頭の部分)の最初のセクタに設 けるものである。

【0061】図20において第0バイトから第21バイ トまでは欠陥処理に関する情報であり、本発明と直接に 関係がないためここでは省略する。第22バイトから第 51バイトまではゾーン#0からゾーン#29までの各 【0056】図18は、上記のパワーの設定値の変更を 40 ゾーンのタイプを特定するものである。ここでタイプと はR/W、WO、O-ROMの3種であり、図中の各バ イトNo.の行の「O1」は対応するゾーンがR/Wタ イプであることを表わし、「02」は対応するゾーンが O-ROMタイプであることを表わし、「O3」は対応 するゾーンがWOであることを表わす。 図20の表で、 「(01)」、「(02)」、「(03)」の間の 「/」は「または」を意味する。

> 【0062】ディスクがR/Wタイプのときはディスク 構造管理表の第22~51バイトをすべて「01」に 50 し、WOタイプのときは第22~51バイトをすべて

「03」に、0-ROMタイプのときは第22~51バ イト「02」に設定する。また、P-ROM (即ちR/ WタイプのゾーンとO-ROMタイプのゾーンの混在し たもの)のときは、R/Wタイプのゾーンに対応するバ イトは「O1」となり、WOタイプのゾーンに対応する バイトは「02」となる。

(0063)ディスクが(R/W+WO)タイプ即ち、 R/WタイプのゾーンとWOタイプのゾーンの混在した ものである場合には、R/Wタイプのゾーンに対応する バイトは「O1」に、WOタイプのゾーンに対応するバ 10 慮して、WOタイプの方をより外周側に配置している。 イトは「03」に設定される。

【0064】ディスクが (WO+O-ROM) タイプ即 ち、W/OタイプのゾーンとO-ROMタイプのゾーン の混在したものである場合には、W/Oタイプのゾーン に対応するバイトは「O3」に、O-ROMタイプのゾ ーンに対応するバイトは「02」に設定される。

[0065] \ddot{r}_1 (R/W+WO+O-ROM)タイプ即ち、R/WタイプのゾーンとWOタイプのゾー ンとO-ROMタイプのゾーンの混在したものである場 1」に、WOタイプのゾーンに対応するバイトは「O 3」に、O-ROMタイプのゾーンに対応するバイトは 「02」に設定される。

【0066】各ゾーンのタイプは他のゾーンとは独立に 設定可能である。

【0067】このように、従来の光ディスクとしては、 R/Wタイプ、WOタイプ、O-ROMタイプ、R/W タイプの部分とO-ROMタイプの部分が混在するP-ROMタイプの4種類しかなかったが、本実施例では、 上記の4種類に加えて、R/Wタイプの部分とWOタイ 30 いる。 プの部分の混在したタイプ、W/Oタイプの部分とO-ROMタイプの部分とが混在したタイプ、R/Wタイプ の部分と、W/Oタイプの部分とO-ROMタイプの部 分とが混在したタイプの3種類が可能であり、全部で7 種類のディスクが得られる。

【0068】また、従来のP-ROMタイプでは、ディ スクの最初のゾーンからあるゾーンまではR/Wタイプ で、その次のゾーンからは最後のゾーンまでは〇-RO Mタイプのゾーンとなっている、即ち、ディスクを径方 向に即ちディスクの中心を中心とする円周状の境界線に 40 より2分割したもののみであった。これに対し、本実施 例では、1つのディスク上の各ゾーンのタイプを自由に 設定することが可能である。

【0069】実施例10

以下、図21を参照して実施例10について説明する。 既に述べたように、ディスクは一定の角速度で回転駆動 され、記録および読み出しに用いられるクロックの周波 数はゾーンによって切換えられる。ディスクに、R/W タイプ、WOタイプ、O-ROMタイプを混在させる場 1 4

のゾーンを次に、O-ROMタイプのゾーンを最も内側 に配置する。これは、外周側ほど、データ転送レートが 高いことを考慮し、最も頻繁にアクセスが行なわれるタ イプのゾーンを外周側に配置することとしているのであ る。即ち、R/Wタイプがリード、ライト、イレーズの 3動作を実行するために3つのタイプのうちもっとも頻 繁にアクセスされるので、最も外周側に配置し、またW 〇タイプと〇一ROMタイプとでは、前者が後者に対し て1回ではあるが書き込み動作がよけいにあることを考 【0070】実施例11

次に、図22を参照して実施例11について説明する。 実施例10と同様の光ディスクにおいて、図21に示す ように、R/Wタイプ、WOタイプを混在させる場合、 R/Wタイプのゾーンを最も外側に、WOタイプのゾー ンを内側に配置する。これは、外周側ほど、データ転送 レートが高いことを考慮し、最も頻繁にアクセスが行な われるタイプのゾーンを外周側に配置している。

【0071】実施例12

合には、R/Wタイプのゾーンに対応するバイトは「O 20 次に、図23を参照して実施例12について説明する。 実施例10と同様の光ディスクにおいて、図21に示す ように、WOタイプ、O-ROMタイプを混在させる場 合、WOタイプのゾーンを外側に、O-ROMタイプの ゾーンを内側に配置する。これは、外周側ほど、データ 転送レートが高いことを考慮し、より頻繁にアクセスが 行なわれるタイプのゾーンを外周側に配置している。即 ち、WOタイプとO-ROMタイプとでは、前者が後者 に対して1回ではあるが書き込み動作がよけいにあるこ とを考慮して、WOタイプの方をより外周側に配置して

【0072】実施例13

次に図24を参照して実施例13について説明する。こ の実施例は、以下に述べるように、ゾーンの属性を変更 する機能を持った光駆動装置31に関するものである。 図示のように、上位装置32と、駆動装置31は、たと えばSCSIのようなインターフェースでつながれてい る。また、光ディスク2は、実際には光デイスク駆動装 置31内にローディングされる。

【0073】この実施例13では、光ディスクは全面R ✓W領域として作成されている。ただし、「空き」と表 示した領域は最初は、アクセス不能になっている。光デ ィスク駆動装置に、各ゾーンの属性の管理テーブルを書 き直すコマンドAを実行する機能を持たせ上位装置か ら、コマンドAを受取るとコマンドに指定されたゾーン の属性を、たとえば図24のように属性をWOに変更 し、これとともに、「空き」領域をアクセス可能にする (B)。属性がWOに変更された領域に、データを書き 込むと、この書き込まれたデータは、その領域の属性が WO属性に変更されているため、書換えができない。即 合、R/Wタイプのゾーンを最も外周側に、WOタイプ 50 ち、この部分はROMとなる。一方、新たにアクセス可

能となったR/W領域には、書き込み、読み出しが可能である。従って、これにより、P-ROMと等しい機能をもつ光ディスクを得ることができる。

【0074】以上の様な、属性の変更はユーザがディスクの使用中に行ない得る。また、一端WOに変更した後、R/Wに戻すことも可能である。

【0075】ROM部分をエンボスにより形成したP-ROMのディスクは、その制作のためには、原盤を作成する必要があるため、複製する枚数が少ない場合には、1枚あたりのディスクのコストが高くなる。これに対し、上記実施例の如くにディスクを制作すれば、ROM部分をエンボスにより形成したP-ROMディスクと等価なディスクが安価に得られる。

【0076】実施例14

次に、図25を参照して実施例14について説明する。この実施例も、ゾーンの属性を変更する機能を持った光駆動装置31に関するものである。図24に示した実施例では、R/W領域のデータのある部分を全面的にWO属性に書き直している。図25ではコマンドCで指定されたゾーンのみ、指定された属性(図示の例ではWO)に書き換えられる(D)。たとえばあるゾーンに書き込まれたデータのみ改ざん防止したい場合などに応用できる。

【0077】実施例15

次に図26を参照して実施例15について説明する。この実施例は、ゾーンの属性を変更しバックアップコマンドを実行する機能を持った光駆動装置31に関するものである。図26において、図24と同様の部分は説明を省略する。光ディスク2は、複数のゾーンに分割され、各々のゾーンの属性は、管理テーブル41で管理されている。図26において、各ゾーンはR/W領域とWO領域の交互にその属性を定義され、WO領域とR/W領域とはほぼ同じ総容量を有する。

【0078】バックアップコマンドを実行するための具 体的な制御の手順を図27を参照して説明する。図27 において、上位装置からコマンドを受信すると(30 2) コマンドの内容を判断し(304)、容量の問い合 わせであれば、R/W領域の容量を返答する(30 6)。リードまたはライトコマンドであれば(30 8)、書き込み/読み出しヘッドがR/W領域をアクセ 40 スしているかをチェックし(310)、R/W領域であ ればコマンドを実行する(312)。また、バックアッ プコマンドであれば(314)、直ちに上位装置32に 実行完了を返し(316)、上位装置32からのアクセ スを監視しながらアクセスのない状態であれば、随時R /W領域のデータをWO領域に複写する(320).こ のとき必要があれば、管理テーブル内の対応するゾーン の属性を、複写に先立って「R/W」に書き換え(31 8)、複写後に元の戻す(322)。図26において、

FおよびH、そしてデータの複写Gが実行されることを示している。なお、WO領域の総容量をR/W領域の総容量よりも大きくしておいても良い。

【0079】実施例16

次に図28を参照して、実施例16について説明する。この実施例も、ゾーンの属性を変更する機能を持った光 駆動装置31に関するものである。図28において、図26と同様な部分は説明を省略する。光ディスク2は両面に記録可能なものである。光ディスク駆動装置31は 光ディスク2の両面にディスクをうらがえすことなく、リードライトする機能を持つ。ここでA面(表)はR/W領域であり、B面(裏)はWO領域である。図27に示したのと同様の手順によって、バックアップコマンド(I)により、B面の属性をR/W領域に一端変更し(J)、A面のデータをB面に複写し(K)、しかる後B面の属性をWOに戻す(L)。WO領域にデータ複写するので、領域の属性を変更する機能を持たない光ディスク装置によって、データが破壊されることはない。

【0080】実施例17

20 次に図29および図30を参照して、実施例17について説明する。この実施例も、ゾーンの属性を変更する機能を持った光駆動装置31に関するものである。図29において図26、図28と同様な部分は説明を省略する。図30に示すように、光ディスク駆動装置が上位装置32から、リストアコマンドMをうけると(402)ただちに上位装置に完了を返し(404)、WO領域のデータをR/W領域に複写する(406)。

[0081]

【発明の効果】本発明の光ディスク駆動装置は、リニアな論理アドレス番号を論理トラック当たりのセクタ数で割ったときの整数商および剰余を求めることにより、該リニアな論理アドレスに対応した論理トラックアドレスおよびセクタアドレスを求めることとしているので、上位装置から供給されたリニアな論理アドレスから論理トラックおよびセクタアドレスへの変換を、テーブルを参照することなく、簡単な整数演算で行なうことができる。従って、駆動装置の構成または上記変換を行なうためのソフトウエアが簡単なものでよい。

【図面の簡単な説明】

- 0 【図1】 本発明に係る光ディスクの構造を示す概略斜 視図である。
 - 【図2】 本発明に係る光ディスクの構造を示す概略平 面図である。
 - 【図3】 案内溝およびランド部を一部断面にして示す 斜視図である。
 - 【図4】 本発明に係る光ディスクのゾーンの境界付近のトラックの構造図である。
 - 【図5】 本発明の実施例1におけるディスクのフォーマットを示す説明図である。
- バックアップコマンドEに対して、テーブルの書き換え 50 【図6】 本発明の実施例2におけるガードトラックお

よびテストトラックの配置を示す概略部分平面図であ る。

17

【図7】 本発明の実施例2におけるディスクのフォー マットを示す説明図である。

【図8】 本発明の実施例3におけるディスクのフォー マットを示す説明図である。

【図9】 本発明の実施例4におけるディスクのフォー マットの一例を示す説明図である。

【図10】 本発明の実施例4におけるディスクのフォ ーマットの他の例を示す説明図である。

【図11】 本発明の実施例5におけるヘッダ部のフォ ーマットを示す説明図である。

【図12】 本発明の実施例5におけるディスクのフォ ーマット例を示す説明図である。

【図13】 本発明の実施例6におけるるフォーマット を示す説明図である。

【図14】 本発明の実施例6におけるヘッダ部のフォ ーマットを示す説明図である。

【図15】 光ディスクの書き込み、読み出しに用いら れる光ディスク駆動装置と上位装置32とを示す概略図 20 【図30】 実施例17に係る処理の流れ図である。 である。

【図16】 光ディスクの目的セクタをアクセスする際 の駆動装置の動作を示す流れ図である。

【図17】 パワー調整をする機能を備えた光ディスク 駆動装置を示すブロック図である。

【図18】 パワー調整のための動作を示す流れ図であ

【図19】 本発明の実施例9におけるディスクのフォ ーマットを示す説明図である。

18 【図20】 実施例9に係るディスク構造管理説明図で ある。

【図21】 実施例10に係る光ディスクにおける、各 タイプの記録領域の配置を示す図である。

【図22】 実施例11に係る光ディスクにおける、各 タイプの記録領域の配置を示す図である。

【図23】 実施例12に係る光ディスクにおける、各 タイプの記録領域の配置を示す図である。

【図24】 実施例13に係る光ディスク及び光ディス 10 ク駆動装置の構造図である。

【図25】 実施例14に係る光ディスク及び光ディス ク駆動装置の構造図である。

【図26】 実施例15に係る光ディスク及び光ディス ク駆動装置の構造図である。

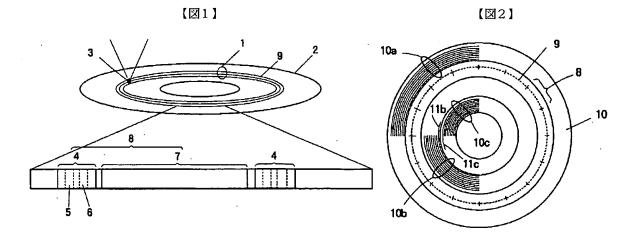
【図27】 実施例15に係る処理の流れ図である。

【図28】 実施例16に係る光ディスク及び光ディス ク駆動装置の構造図である。

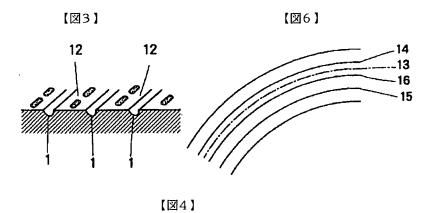
【図29】 実施例17に係る光ディスク及び光ディス ク駆動装置の構造図である。

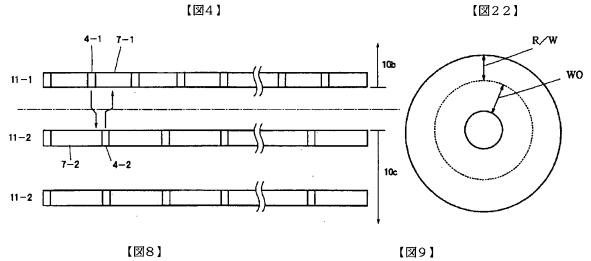
【符号の説明】

1 案内溝、 2 光ディスク、 3 光スポット、 4、4a、4b ヘッダ部、 5 セクタアドレス部、 6 トラックアドレス部、 7 データ部、8 セク タ、 9 物理トラック、10 ゾーン、11 トラッ ク、 12ランド部、 13 ゾーンの境界、 14、 15 ガードトラック、 16 テストトラック、 1 IDアドレス、 31 光ディスク駆動装置、 2上位装置、41 管理テーブル。



04/30/2004, EAST Version: 1.4.1





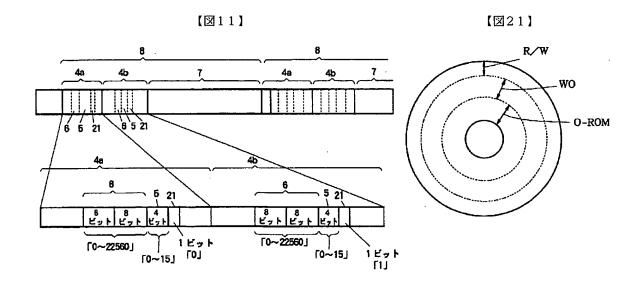
ZN	S/R	PT/Z	S/Z	RES	G+T	DUM	⊿DUM	LT/G	⊿LT/G	S/G
0	59	740	43660	361	177	184		2547	43	43299
1	58	740	42920	352	174	178	6	2504	43	42568
2	57	740	42180	343	171	172	6	2461	43	41837
3	56	740	41440	334	168	166	6	2418	43	41106
4	55	740	40700	325	165	160	В	2375	43	40375
5	54	740	38960	316	162	154	6	2332	43	39644
8	63	740	39220	307	159	148	В	2289	43	38913
7	52	740	38480	298	156	142	6	2245	43	38182
8	51	740	37740	289	153	136	6	2203	43	37451
8	50	740	37000	280	150	130	6	2160	48	38720
10	49	740	36260	271	147	124	6	21.17	43	35989
.[<u>u</u>	48	740	35520	262	144	118	6	2074	43	35258
12	47	740	34780	253	141	112	6	2031	43	34527
13	46	740	34040	244	138	106	6	1988	43	33796
14	45	740	32300	235	135	100	6	1945	43	39065
15	44	740	32560	226	132	94	6	1902	43	32334
16	43	740	31820	217	129	88	6	1859	43	31603
17	42	740	31080	208	126	82	8	1816	43	30872
1.6	41	740	30340	199	123	78	6	1773	43	30141
15	40	740	29600	190	120	70	8	1730	43	29410
Z	38	740	26880	181	117	64	В	1687	43	28679
21	38	740	28120	172	114	58	В	1644	48	27948
22	37	740	27380	163	111	52	6	1601	43	27217
23	38	740	26640	154	108	46	6	1558	43	26486
24	35	740	25900	145	105	40	6	1515	43	25755
Z	34	740	25160	136	102	34	6	1472	43	25024
2	33	740	24420	127	99	28	6	1429	43	24293
27	32	740	23680	118	96	22	6	1386	43	23562
2	31	740	22940	109	93	16	6	1343	43	22831
2	30	740	22200	100	90	10	6	1300	43	22100

ZN	LT/G	PT/Z	S/R
0	5,104	1496	58
1	4,928	1496	56
2	4,752	1496	54
3	4,576	1496	52
4	4,400	1496	50
5	4,224	1496	48
6	4,048	1496	46
7	3,872	1496	44
8	3,696	1496	42
9	3,520	1496	40
10	3,344	1496	38
11	3,168	1496	36
12	2,992	1496	34
18	2816	1496	32
14	2,640	1496	30

【図5】

【図7】

ZN	77	PT/Z	S/2	ES/Z		⊿LT/G		ΣS/G	DΣS	ZN	S/R	PT/Z	S/Z	ES/Z	G+T	LT/G	S/G	∆LT/G	ΣS/G
0	59	741	43719	43719	2572	47	43724	43724	5	0	59	740	43660	43660	177	2549	43333	43	43333
1	58	740	42920	86639	2525	44	42925	86649	10	1	58	740	42920	86580	174	2506	42602	43	85935
2	57	740	42180	128819	2481	43	42177	128826	7	2	57	740	42180	128760	171	2463	41871	43	127806
3	56	740	41440	170259	2438	44	41448	170272	เ3	8	56	740	41440	170200	168	2420	41140	43	168946
4	55	740	40700	210959	2394	43	40698	210970	11	4	56	740	40700	210900	165	2377	40409	43	209355
5	54	740	39960	250919	2351	44	39967	250937	18	5	54	740	39960	250860	162	2334	39678	43	249033
6	53	740	39220	290139	2307	43	39219	290156	17	6	53	740	39220	290080	159	2291	38947	43	287980
7	52	740	38480	328619	2264	44	88488	328644	25	7	52	740	38480	328560	156	2248	38216	43	326196
8	51	740	37740	366369	2220	44	37740	368384	25	8	51	740	37740	368300	153	2205	37485	43	363681
8	50	740	37000	403369	2176	43	36992	403378	17	g	50	740	37000	403300	150	2162	36754	43	400435
10	49	740	36260	439619	2133	44	36261	439637	18	10	49	740	36260	439560	147	2119	36023	43	436458
11	48	740	35520	475139	2089	43	35518	475150	11	11	48	740	35520	475080	144	2076	35292	43	471750
12	47	740	34780	509919	2046	44	34782	509932	13	12	47	740	34780	509960	141	2033	34561	43	506311
13	46	740	34040	543959	2002	43	34034	543966	7	18	48	740	34040	543900	138	1990	33830	43	540141
14	45	740	33300	677269	1969	44	33303	677289	10	14	45	740	33300	577200	135	1947	33099	43	573240
15	44	740	32560	609819	1915	43	32565	609824	- 5	15	44	740	32560	609760	182	1904	32368	43	606608
16	43	740	31820	641639	1872	44	31824	641648	9	16	43	740	131820	641580	129	1861	31637	43	637245
17	42	740	31080	672719	1828	43	31078	672724	- 5	17	42	740	31080	672660	126	1818	30906	43	688151
18	41	740	30340	703059	1785	44	30345	703069 732666	10	18	41	740	30340	703000	123	1775	30175	43	698326
19 20	40 39	740 740	29600	732959	1741	49	29597		7	19	40	740	29600	732600	120	1732	29444	43	727770
21	38	740	28860 28120	781519 789639	1654	43	28888 28118	761532 789650	13 11	20	39	740	28860	761450	117	1689	28713	43	756483
22	37	740	27390	817019	1611	44	27387	817037	18	21	38	740	28120	789580	114	1646	27982	43	784465
23	36	740	26640	843659	1567	44	28639	843676	17	22	37	740	27380	815960	111	1603	27251	43	811716
24	35	740	25900	869559	1524	44	25908	869584	25	23	36	740	26640	843600	108		28520	43	838236
25	34	740	25160	894719	1480	44	25160	894744	25	24	35	740	25900	869500	105		25789	43	864025
26	33	740	24420	919139	1436	43	24412	919156	17	25	34	740	25160	894660	102		25068	43	889083
27	32	740	23680	942819	1393	44	23681	942837	18	26	33	740	24420	919080	99	1431	24327	43	913410
28	31	740	22940	986769	1349	43	22933	965770	11	27	32	740	23680	942760	96	1388	23698	43	937006
29	30	740	22200	967939	1386	42	22202	987972	13	28	31	740	22940	965700	93	1945	22885	43	959871
30	29	741	21489	1009448	1264	 	21488	1009460	12	29	30	740	22200	987900	90	1302	22134	43	982005
43									ت	30	29	740	21460	1009360	87	1259	21403	 ~	1003408
										تت			1	,					



04/30/2004, EAST Version: 1.4.1

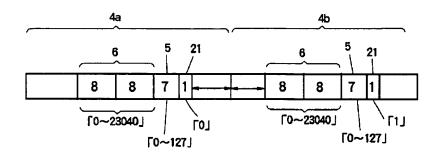
【図10】

ZN	LT/G	PT/Z	S/R
0	2,862	. 837	106
1	2,808	837	104
2	2,754	837	102
3	2,700	837	100
4	2,646	837	98
5	2,592	837	96
6	2,538	837	94
7	2,484	837	92
8	2,430	837	90
9	2,376	837	88
10	2,322	837	86
1.1	2,268	837	84
12	2,214	837	82
13	2,160	837	80
. 14	2106	837	78
15	2,052	837	76
16	1,998	837	74
17	1,944	837	72
18	1,890	837	70
19	1,836	837	68
20	1,782	837	66
21	1,728	837	64
22	1,674	837	62
23	1,620	837	60
24	1,566	837	. 58
25	1,512	837	56
26	1,458	837	54

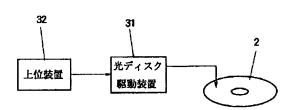
【図12】

ZN	S/R	PT/Z	S/Z	S/LT	LT/G	S/G
0	59	752	44368	16	2773	44368
1	58	752	43616	16	2726	43616
2	57	752	42864	16	2679	42864
3	56	752	42112	16	2632	42112
4	55	752	41360	16	2585	41360
5	54	752	40608	16	2538	40608
6	53	752	39856	16	2491	39856
7	52	752	39104	16	2444	39104
8	51	752	38352	16	2397	38352
9	50	752	37600	16	2350	37600
10	49	752	38848	16	2303	36848
11	48	752	36096	16	2256	38096
12	47	752	35344	16	2209	35344
19	48	752	34592	16	2162	34592
14	45	752	33840	16	2115	33840
15	44	752	33088	16	2068	33088
16	43	752	32336	16	2021	32336
17	42	752	31584	16	1974	31584
18	41	752	30832	16	1927	30832
19	40	752	30080	16	1880	30080
20	89	752	29328	16	1833	29328
21	38	752	28576	16	1786	28576
22	37	752	27824	16	1739	27824
23	36	752	27072	16	1692	27072
24	35	752	26320	16	1645	26320
25	34	752	25568	16	1598	25568
26	33	752	24816	16	1551	24816
27	32	752	24064	16	1504	24064
28	31	752	23312	16	1457	23312
29	30	752	22560	16	1410	22560

【図14】



【図15】

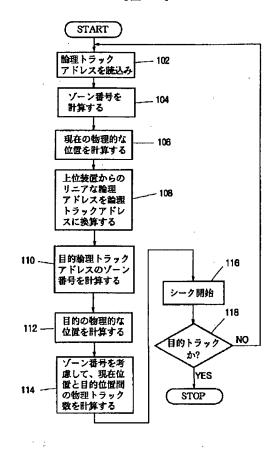


04/30/2004, EAST Version: 1.4.1

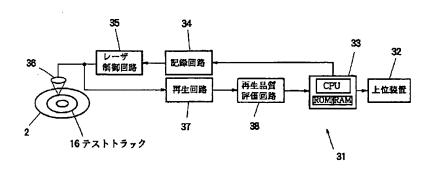
【図13】

ZN	S/R	PT/Z	S/Z	S/LT	LT/G	S/G
0	59	768	45312	128	354	45312
1	58	768	44544	128	348	44544
2	57	768	43776	128	342	43776
3	56	768	43008	128	336	43008
4	55	768	42240	128	330	42240
. 5	54	768	41472	128	324	41472
6	53	768	40704	128	818	40704
7	52	768	39936	128	312	39936
8	51	768	39168	128	306	39168
9	50	768	38400	128	300	38400
10	49	768	37632	128	294	37632
11	48	768	36884	128	288	36864
12	47	768	36096	128	282	36096
13	46	768	35328	128	278	35328
14	45	768	34560	128	270	34560
15	44	768	33792	128	264	33792
16	43	768	33024	128	258	33024
17	42	768	32256	128	252	32256
18	41	768	31488	128	246	31488
19	40	768	30720	128	240	30720
20	39	768	29962	128	234	29952
21	38	768	29184	128	228	29184
22	37	768	28416	128	222	28416
23	36	768	27648	128	21 6	27648
24	35	768	26880	128	21 0	26880
25	34	768	26112	1.28	204	26112
26	33	768	25314	128	198	25344
27	32	768	24576	128	192	24576
28	31	768	23808	128	186	23808
29	30	768	23040	128	180	23040

【図16】

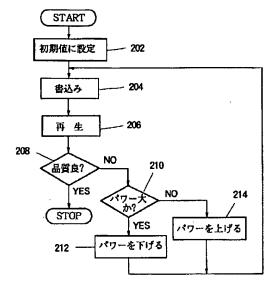


【図17】



04/30/2004, EAST Version: 1.4.1

【図18】

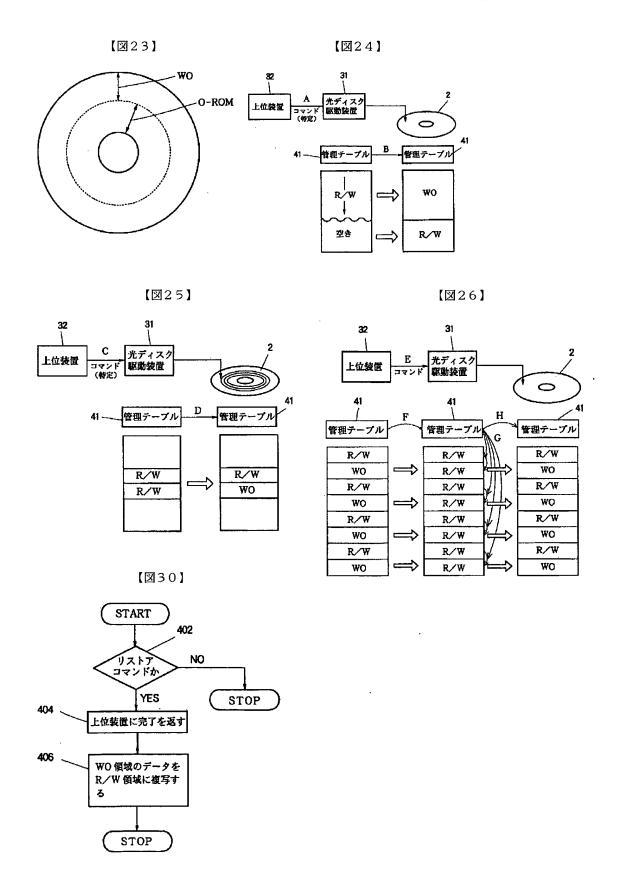


【図19】

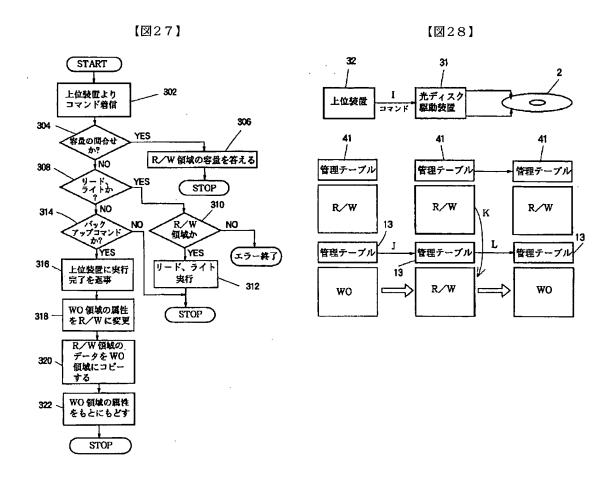
ZN	PT/Z	S/R	LT/G	FLT	LT	TEST	DUM	PAR
0	748	59	2596	00000	00004-02583	02588-02591	5	144
1	748	58	2552	02596	02600-05135	06140-05143	5	142
2	748	67	2508	05148	05128-07643	07848-07851	5	140
3	748	56	2464	07656	07660-10107	10112-10115	5	138
4	748	55	2420	10120	10124-12527	12532-12535	5	136
5	748	54	2376	12540	12544-14903	14908-14911	5	134
6	748	53	2332	14916	14920-17235	17240-17243	5	132
7	748	52	2288	17248	17252-19523	19528-19534	5	130
8	748	51	2244	19536	19540-21767	21772-21775	5	128
9	748	50	2200	21780	21784-23967	23972-23975	5	126
10	748	49	2156	23980	23084-26123	26128-26131	5	124
11	748	48	2112	26136	26140-28235	28240-28243	5	122
12	748	47	2068	28248	28252-30303	30308-3031.1	5	120
13	748	4B	2024	30316	30320-32327	32332-32335	5	118
14	748	45	1980	32340	32344-34307	34312-34315	5	116
15	748	44	1936	34320	34324-36243	36248-36241	- 5	114
15	748	43	1892	36256	36260-38135	38140-38143	5	112
17	748	42	1848	38148	38152-39983	39988-39991	5	110
18	748	41	1804	39996	40000-41787	41792-41795	5	108
TĐ	748	40	1760	41800	41804-43547	43552-43555	5	106
20	748	. 39	1716	43560	43564-45263	45268-45271	5	104
21	748	38	1672	45278	45280-46935	46940-46943	5	102
22	748	37	1828	46948	46952-48563	48568-48571	5	100
23	748	36	1584	48576	48580-50147	50152-50155	5	98
24	748	35	1540	50160	50164-51687	51692-51695	5	96
25	748	34	1496	51700	51704-53183	53188-53191	5	94
26	748	33	1452	53196	53200-54635	54640-54843	5	92
27	748	322	1408	54648	54652-56043	56048-56051	5	90
28	748	31	L364	56056	56060-57407	57412-57415	5	88
29	748	30	1320	57420	57424-58727	58736-58739	5	86

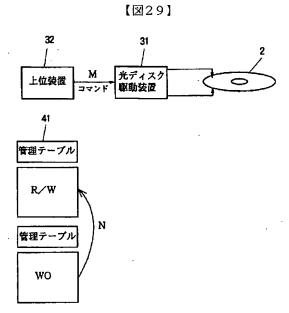
【図20】

バイト	以 数 定							
No.	内容	R/W	wo	O-ROM	R/W+0-ROM	R/W+W0	WO+O-ROM	R/W+WO+O-ROM
22	ゾーン0タイプ	(01)	(03)	(02)	(01)/(02)	(01)/(03)	(03)/(02)	(01)/(03)/(02)
23	ゾーン1タイプ	(01)	(03)	(02)	(01)/(02)	(01)/(03)	(03)/(02)	(01)/(03)/(02)
50	ソーン 28 タイプ	(01)	· (03)	(02)	(01)/(02)	(01)/(03)	(03)/(02)	(01)/(03)/(02)
51	ソーン29タイプ	(01)	(03)	(02)	(01)/(02)	(01)/(03)	(03)/(02)	(01)/(03)/(02)



04/30/2004, EAST Version: 1.4.1





フロントページの続き

(72)発明者 大畑 博行 京都府長岡京市馬場図所1番地 三菱電機 株式会社映像システム開発研究所内

(72)発明者 中根 和彦 京都府長岡京市馬場図所1番地 三菱電機 株式会社映像システム開発研究所内 (72)発明者 古川 輝雄

京都府長岡京市馬場図所1番地 三菱電機 株式会社映像システム開発研究所内

(72) 発明者 近藤 潤一

兵庫県尼崎市塚口本町8丁目1番1号 三 菱電機株式会社伊丹製作所内

(72) 発明者 乙武 正文

兵庫県尼崎市塚口本町8丁目1番1号 三 菱電機株式会社材料デバイス研究所内